DOCUMENT ACCESS METHOD FOR CLIENT/SERVER SYSTEM

Publication number: JP6214862

Publication date:
Inventor:

1994-08-05 SATOMI SHIGEKI; ONO NAOO; OKA MASAMI

Applicant:

HITACHI LTD

Classification:

- international: G06F12/

G06F12/00; G06F13/00; G06F21/24; G06F12/00; G06F13/00; G06F21/00; (IPC1-7): G06F12/00;

306F13/00; G06F21/00; (IPC1-/). G06F1

G06F13/00

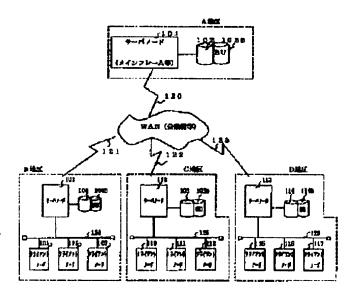
- European:

Application number: JP19930003835 19930113 Priority number(s): JP19930003835 19930113

Report a data error here

Abstract of JP6214862

PURPOSE:To completely and surely protect security by performing the access control of a document file provided in a server node in the unit of a user and the unit of an area in a document. CONSTITUTION:A server node 101 of a host center in a block A is provided with a document file 102 to be managed at the host center. A server node 103 in a block B is also provided with a document file 104. A user managing table and a document managing table are incorporated in the document file 104, and the access right for each of read, update and print is set in the unit of the user and a prescribed area in the document. When document access requests are received from client nodes 105, 106 and 107, the server node 103 judges whether the user requesting the access can access the area in the document requested with the access or not by collating the user managing table and the document managing table. Other server nodes 108 and 113 are similarly operated as well.



Data supplied from the esp@cenet database - Worldwide

(19)日本国特許庁 (JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号

特開平6-214862

(43)公開日 平成6年(1994)8月5日

(51) Int.Cl.5

識別記号

庁内整理番号

F1

技術表示箇所

G 0 6 F 12/00

5 3 7 A 8526-5B

13/00

357 Z 7368-5B

審査請求 未請求 請求項の数3 〇L (全22頁)

(21)出願番号

特顯平5-3835

(22)出願日

平成5年(1993)1月13日

(71)出願人 000005108

株式会社日立製作所

東京都千代田区神田駿河台四丁目6番地

(72) 発明者 里見 繁樹

神奈川県川崎市幸区鹿島田890番地の12 株式会社日立製作所情報システム事業部内

(72) 発明者 小野 猶生

神奈川県川崎市幸区鹿島田890番地の12

株式会社日立製作所情報システム事業部内

(72)発明者 岡 眞美

神糸川県川崎市幸区鹿島田890番地の12

株式会社日立製作所情報システム事業部内

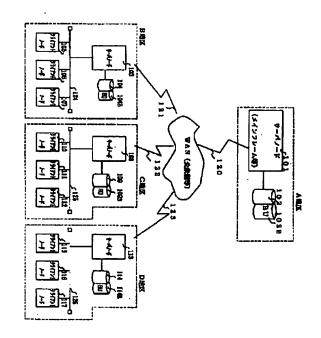
(74)代理人 弁理士 鈴木 誠

(54) 【発明の名称】 クライアント・サーバシステムにおける文書アクセス方法

(57)【要約】

【目的】 サーバノードが具備する文書ファイルのアクセス制御をユーザ単位及び文書内領域単位に行って、完全・確実な機密保護を実現する。

【構成】 A地区のホストセンタのサーバノード101は、酸ホストセンタで管理する文書ファイル102を有する。B地区のサーバノード103も文書ファイル104を有する。酸文書ファイル104上にユーザ管理テーブルと文書管理テーブルを内蔵し、ユーザ単位及び文書の所定領域単位に読込み、更新、印刷等別のアクセス権を設定しておく。サーバノード103は、クライアントノード105、106、107からの文書アクセス要求を受けると、ユーザ管理テーブルと文書管理テーブルを突き合わせ、アクセスを要求したユーザがアクセスを要求された文書内領域をアクセスできるか判定する。他のサーバノード108、113も同様である。



【特許請求の範囲】

【請求項1】 文書ファイルを具備し、文書の読込み、 更新、印刷等のサービスを提供するサーバノードと、ユ ーザのサービス要求をサーバノードへ送り、サービスの 提供を受けるクライアントノードから構成されるクライ アント・サーバシステムにおける文書アクセス方法であ って、

前記サーバノードは、ユーザごとに文書ファイルに対するサービス別のアクセス権を管理するユーザ管理テープルと、文書ファイルの所定領域ごとにサービス別のアク 10 セス権を管理する文書管理テーブルを持ち、クライアントノードからユーザのサービス要求を受信すると、前記ユーザ管理テーブルと文書管理テーブルを突き合せて、当該ユーザの要求するサービスを提供できるかどうか判定することを特徴とする文書アクセス方法。

【簡求項2】 前記ユーザ管理テーブル及び文書管理テーブルのアクセス権をそれぞれ複数段階にレベル分けし、サーバノードは、ユーザのサービス要求に対して、当該ユーザのアクセス権レベル及び当該文書の当該領域のアクセス権レベルに応じたサービスを提供することを 20 特徴とする簡求項1 記載の文書アクセス方法。

【静求項3】 前記サーバノードは、前記ユーザ管理テーブルに対するユーザごとのサービス別のアクセス権を管理するユーザ管理テーブル・アクセス権管理テーブルと、前記文書管理テーブルに対する所定領域ごとのサービス別のアクセス権権を管理する文書管理テーブル・アクセス権管理テーブルを持ち、クライアントノードからユーザの前記ユーザ管理テーブルあるいは前記文書管理テーブルのサービス要求を受信すると、前記ユーザ管理テーブル・アクセス権管理テーブルあるいは前記文書管 30 理テーブル・アクセス権管理テーブルを参照して、前記ユーザ管理テーブルあるいは前記文書管理テーブルについてユーザの要求するサービスを提供できるかどうか判定することを特徴とする前求項1もしくは2記載の文書アクセス方法。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【産業上の利用分野】本発明は、文書ファイルを具備して、文書の読込み、更新、印刷等のサービスを提供するサーバノードと、ユーザのサービス要求をサーバノード 40 へ送り、サービスの提供を受けるクライアントノードから構成されるクライアント・サーバシステムにおける文書アクセス方法に関する。

[0002]

【従来の技術】従来、ワードプロセッサ等の文書編集装置においては、例えば特開平1-243172号公報に記載のように、文書内の一部分の変更を禁止するようにした文書内領域アクセス制御方式がある。この方式では、文書を構成するテキスト、図形、画像、表などの領域単位にアクセス権を設定できるようにして、複数のユ 50

ーザが共有する文書内に他人が変更できない情報を書込み可能にしている。アクセス権チエックは、ユーザのパスワード入力と文書内領域のアクセス権フラグにより判定し、特定データに対し部分的に書き込みができない様にしている。

2

[0003]

【発明が解決しようとする課題】上述の従来技術では、 文書の書込み権についてはアクセス制御を行うため、特定ユーザの特定領域への書込みのみを許可し、それ以外の書込みを禁止できるが、文書の読み込み、印刷等については何も考慮されていない。このため、文書の画面表示、印刷のさいは何も規制されずに、全ユーザが全文書を読んだり印刷できることになる。これは、ワードプロセッサのように利用するユーザがある程度特定され、且つ限定される場合は左程問題はないが、クライアント・サーバシステムのように、オープンシステム環境下で多数のユーザへ文書の読込み、更新、印刷等の各種サービスを提供する場合には問題がある。

【0001】本発明の目的は、クライアント・サーバシステムにおいて、サーバノードが具備する文書ファイルに対して、ユーザ単位及び文書内所定領域単位の院込み、書込み(更新)、印刷等を許可することにより、オープンシステム環境下での不正ユーザによる不正アクセスをほぼ完全に防止し、機密保護の管理を容易に実現することにある。

[0005]

【0006】請求項2の発明は、前記ユーザ管理テーブル及び文書管理テーブルのアクセス権をそれぞれ複数段階にレベル分けし、サーバノードは、ユーザのサービス要求に対して、当該ユーザのアクセス権レベル及び当該文書の当該領域のアクセス権レベルに応じたサービスを提供することを特徴とするものである。

【0007】謝求項3の発明は、サーバノードは、さらに前記ユーザ管理テーブルに対するユーザごとのサービス別のアクセス権を管理するユーザ管理テーブル・アクセス権管理テーブルと、前記文書管理テーブルに対する

所定領域ごとのサービス別のアクセス権権を管理する文 **客管理テープル・アクセス権管理テープルを持ち、クラ** イアントノードからユーザの前記ユーザ管理テーブルあ るいは前配文書管理テーブルのサービス要求を受信する と、前記ユーザ管理テーブル・アクセス権管理テーブル あるいは前配文書管理テーブル・アクセス権管理テーブ ルを参照して、前配ユーザ管理テーブルあるいは前配文 書管理テーブルについてユーザの要求するサービスを提 供できるかどうか判定することを特徴とするものであ る。

[0008]

【作用】サーパノードのユーザ管理テーブルと文書管理 テープルには、ユーザごと及び文書の領域ごとに読込 み、書込み、印刷等のアクセス権が設定されている。該 サーパノードは、クライアントノードからの文書アクセ ス要求を受け、文書管理テーブルとユーザ管理テーブル の突き合せを行い、サービスすなわちアクセスを要求し たユーザがアクセスを要求された文書内領域をアクセス できるか判定し、その結果をクライアントノードに返 傾域に限り、許可された範囲で((読込み/書込み/印 刷等)アクセスすることができる。つまり、オープンシ ステム環境における文書の読込み、書込み、印刷等のア クセス制御を文書内領域単位及びユーザ単位に実現でき る。

[0009]

【実施例】以下、本発明の一実施例について図面により 詳細に説明する。

【0010】図1では本発明の一実施例を示すクライア ント・サーパシステムのネットワークプロック図であ る。ここで、A地区にはホストセンターがあり、サーバ ノード101が設置される。このサーパノード101は メインフレーム・ホストコンピュータ等であり、ホスト センター管理する文書に関するファイル102と該ファ イル102のパックアップ用ファイル102Bを持つ。 B地区にはサーバノード103が設置され、文書ファイ ル104とそのパックアップ用ファイル104Bを持 つ。サーバノード103は、パソコン、ワークステーシ ョン等である。このサーバノード103はLAN等の回 線124でクライアントノード105、106、107 と接続されている。クライアントノード105、10 6、107もパソコン、ワークステーション等である。 C地区、D地区とB地区も同様に、サーパノード10 8、113が文書ファイル109、114、パックアッ プ用ファイル109B、114B、を持ち、LAN等の 回線125、126によりクライアントノード110~ 112、115~117とそれぞれ接続されている。

【0011】A地区のサーバノード101は、B地区の サーパノード103と、回線120~WAN (公衆網 等)~回線121で接続され、さらに、C地区、D地区 50 掛ファイル104上の文書アクセス機管理テーブルのア

のサーパノード108、113とも同様に、回線120 ~WAN (公衆網等) ~回線122、回線120~WA N (公衆網等) ~回線123で各々接続されている。通 信回線はISDN、DDX-C、DDX-P、専用回線 等である。

【0012】以下では、B地区のクライアント・サーバ システムを例にして、サーバノードの文書管理及びユー ザ、クライアントノード、サーバノードの動作例を詳述 する。

10 【0013】図10は、B地区サーバノード103が持 つ文書ファイル104上のユーザ ID/パスワード管理 テープル1000である。図10において、ユーザID /パスワード管理テーブル1000には、サーバノード 103が管理する文書ファイルをアクセスできる全ユー ザのユーザID/パスワードが登録されており、各々の ユーザID/パスワードごとに、読込み、更新、印刷の アクセス権が4段階レベルP1~P4で設定してある。 例えば、P1は極秘文書もアクセスできるレベル、P2 は極密以外の秘密文書はアクセスできるレベル、P3は す。これにより、ユーザはアクセスを許可された文書内 20 社外秘文書はアクセスできるレベル、P4は規制無文書 のみアクセスできるレベル等である。また、このユーザ 1D/パスワード管理テーブル1100には、ユーザ1 D/パスワードの初期登録日時と登録者及び最新変更日 時と変更者を設定できる。

> 【0014】図11は、B地区サーバノード103の文 巻ファイル104中の文書のアクセス権管理テーブル1 100であり、B地区のサーバノード103が管理する 文書のアクセス権を設定している。図11においては、 文書は、ファイル単位、ページ単位、文・図・文節・単 位などの領域ごとに、読込み、更新、印刷のアクセス権 レベルを設定できる。アクセス権レベルは、例えば4段 階あり、P1は極秘扱い、P2は秘密扱い、P3は社外 秘扱い、P4は規制無し扱い等である。また、ディスプ レイ画面や印刷紙上の取扱いメッセージ(例えば"極 秘""社外秘"等)の表示の有無を設定できる。さらに 文書及びファイルの所有者の設定も行える。

【0015】図12は、B地区サーバノード103の文 審ファイル104上のユーザID/パスワード管理テー ブルのアクセス権管理テーブル1200である。これ は、図10のユーザID/パスワード管理テーブル10 00に対するアクセス (表示、変更、印字等) 権をユー ザID/パスワードごとに4段階レベルに設定したもの である。権利レベルは、例えば、Q1がP1レベルのア クセス権を扱える、Q2がP2レベルのアクセス権を扱 える、Q3がP3レベルのアクセス権を扱える、Q4が P4レベルのアクセス権を扱える、等である。これは、 サーパノード103個のシステム管理者があらかじめ設 定しておく。

【0016】図13は、B地区サーバノード103の文

クセス権管理テーブル1300であり、図11の文書アクセス権管理テーブル1100に対するアクセス(表示、変更、印字等)権を4段階レベルに設定したものである。権利レベルは、例えばQ1がP1相当のアクセス権レベル、Q2がP2相当のアクセス権レベル、Q3がP3相当のアクセス権レベル、Q4がP4相当のアクセス権レベル、等である。これも、サーバノード103個のシステム管理者があらかじめ社内文書取扱規則に従い設定しておく。

【0017】A地区、C地区、D地区サーバノード101、108、113も、図10~図13と同様のユーザ ID/パスワード管理テーブル、文書のアクセス権管理 テーブル、ユーザ ID/パスワード管理テーブルのアクセス権管理テーブル、文書アクセス権管理テーブルのアクセス権管理テーブルを各々文書ファイル102、109、114上に持つ。

【0018】 B地区のサーバノード103は、クライアントノード105~107からユーザのアクセス要求を受け取ると、必要に応じて図10~図13の管理テーブルを文書ファイル104から読込み、文書や一覧表や必要な指示をクライアントノードに送信する。以下の説明では、クライアントノードは105、ユーザはユーザ1DがNW101のものとする。

【0019】図2乃至図4は、ユーザが文書を読込む場合のユーザNW101、クライアントノード105、サーバノード103、101の動作例を示すフローチャートである。

【0020】まず、クライアントノード105のユーザNW101が文書を読込む場合、ユーザNW101はクライアントノード105に対し電源を投入し(201)、初期面面を立ち上げる(202)。これにより、クライアントノード105は、ユーザID/パスワードの人力要求のメッセージを画面に表示する(203)。ユーザNW101が自ユーザID/パスワードを入力すると(204)、クライアントノード105は、入力されたユーザID/パスワードを直ちにサーバノード103に送信する(205)。

【0021】サーバノード103は、ユーザID/バスワードを受信し、文替ファイル104からユーザID/パスワード管理テーブル1000(図10)を読込み 40 (206)、ユーザID/パスワードの整合性チエックを行う(207、207′)。整合性がとれない時には、サーバノード103は当該ユーザID/パスワードでは、文書のアクセスができない旨をクライアントノード105に対し送信する(208)。クライアントノード105は、サーバノード103からのメッセージを受信し、これを両面に表示する(209)。一方、ユーザID/パスワードの整合性がとれた時には、対象とする文書をホストセンターで管理している可能性がある場合に対処するため、サーバノード103はユーザID/パ 50

スワードをA地区ホストセンターのサーバノード101 に対し送信する。

【0022】A地区サーバノード101は、ユーザID /パスワードを受信すると(210)、自分の管理する 文書ファイル102上に該当ユーザID/パスワードが 登録されていないかチエックする(211、212)。 そして、A地区サーバノード101は文書ファイル10 2上に登録されていなければ、その旨をB地区サーバノ ード103に送信し(212)、登録されていれば、当 10 酸ユーザ I D/パスワードがアクセスできる文書である か判定するために、文書ファイル102より文書のアク セス権管理テープルを読込み、既取得のユーザID/バ スワード管理テーブルとつきあわせ、つきあわせ結果テ ープルを作成する(213)。さらにA地区サーバノー ド101は、つきあわせ結果テーブルをもとに、該当ユ ーザがアクセスできる文書を判定し、該当する文書一覧 をB地サーパノード103に送信する(214)。な お、サーバノード101で作成される突合せ結果テープ ル及び文書一覧の様式は、後述のサーパノード103で 作成される突合せ結果テーブル1及び文書一覧1と基本 的に同じである。

【0023】 B地区サーバノード103は、A地区サーバノード101から文書一覧を受信するとともに、B地区の文書ファイル104から文書のアクセス相管理テーブル1100(図11)を読込み、既取得のユーザID/パスワード管理テーブル1000とつきあわせを行い、つきあわせ結果テーブル(これを、つきあわせ結果テーブル1と称す)を作成する(215)。さらにA地区サーバノード101からの受信結果を考慮して、該当ユーザがアクセスできる文書一覧(これを文書一覧1と称す)を作成し、クライアントノード105に送信する(216)。つきあわせ結果テーブル1及び文書一覧1と、その作成の仕組みについては、図14及び図15により後述する。

【0024】クライアントノード105は、受信した文 哲一覧1を両面に表示し(217)、ユーザにアクセス したい文書名の入力をうながすメッセージを出力する(218)。ユーザが文書名を入力すると(219)、クライアントノード105は、入力された文書名が文書・一覧1上に存在するかチエックを行い(220)、存在 する場合には、サーパノード103は、文書の送信要 求を出す(221)。サーパノード103は、文書ファイル104から該当する文書を読込み(222)、既作成のつきあわせ結果テーブル1をもとに、文書上に取扱メッセージの表示や表示できない部分のマスクがけを行い(223)、クライアントノード105に該当文書を送信する(224)。クライアントノード105は、受 個した文書を画面に表示し(225)、ユーザが文書操作を開始する(226)。

) 【0025】一方、ユーザから入力された文件名が文件

一覧1に存在しない時、クライアントノード105は、 文書が新規作成であるか問い合わせのメッセージを出力 する(227)。ユーザがYESかNOを入力すると (228)、クライアントノード105は、これを判定 し(229)、NO(新規作成文書でない)の場合に は、該当文書が無い旨のメッセージを出力する(23 0)。YES (新規作成文書である) の場合には、クラ イアントノード105は文書の新規作成要求をサーバノ ード103に連絡する(231)。サーバノード103 は、文書の新規作成要求を受信すると、つきあわせ結果 テーブル1を参照して、該当するユーザが文書の新規作 成ができるか判定し(232、233)、判定結果をク ライアントノード105に送信する(234)。 クライ アントノード105は、受信結果を判定して(23 5)、新規作成ができない場合、別文書名などの入力を うながすメッセージを表示する(236)。新規作成が できる場合、クライアントノード105は新規文書画面 を表示し(237)、ユーザが新規文書入力を開始する $(238)_{a}$

【0026】図5は、ユーザが文書を変更して格納する 20 場合のユーザNW101、クライアントノード105、 サーバノード103、101の動作例を示すフローチャ ートである。

【0027】ユーザが、表示された文書を変更し格納を 行う場合には、ユーザの文書入力終了(301)に続く 文譽格納要求 (302) に対し、B地区クライアントノ ード105は、格納要求をサーパノード103に対して 送信する(303)。 B地区サーバノード103は、格 納要求を受信すると、既作成のつきあわせ結果テーブル 1を参照し、該当ユーザが該当文書の変更ができるか判 30 定し(304、305)、判定結果をクライアントノー ド105に送宿する(306)。クライアントノード1 05は、受信結果を判定し(307)、文書変更(格 納)ができない場合、文書格納できない旨を画面表示す る(308)。

【0028】一方、文書変更ができる場合、クライアン トノード105は、ユーザに格納確認をうながすメッセ ージを表示し(309)、ユーザの格納確認(310) を受け、文書の格納要求と格納する文書をサーバノード 103に送信する(311)。サーバノード103は、 これを受信し、つきあわせ結果テーブル1をもとに格納 文書の所有者を判定し(312、313)、所有者がA 地区ホストセンターのサーパノード101の場合には、 A地区サーバノード101に対して格納要求と格納文書 を送信する。これに対し、A地区サーバノード101 は、既作成のつきあわせ結果テーブルをもとに変更権の ない箇所が変更されていないかチエックする (314、 315)。チエックを通過すれば、文書を格納し(31 7)、変更権のない箇所が変更されている場合には、格 納できない箇所と格納できない旨をB地区サーパノード 50 /パスワード管理テーブル1000と図11の文書アク

103に送信する(316)。

【0029】格納する文書の所有者がB地区サーパノー ド103の場合には(313)、B地区サーバノード1 03は、つきあわせ結果テーブル1を参照し、変更権の ない箇所が変更されていないかチエックする(318、 319)。変更権のない箇所が変更されていない事が確 認できた場合(319)、文書を格納する(321)。 変更権のない箇所が変更されている場合には、A地区サ ーパノード101からの送信文も考慮し、格納できない 箇所と格納できない旨をクライアントノード105に送 信する(320)。クライアントノード105は、受信 した格納できない箇所と格納できない旨のメッセージを 画面出力する(322)。

8

【0030】図6は、ユーザが文書を印刷する場合のユ ーザNW101、クライアントノード105、サーパノ ード103の動作例を示すフローチャートである。

【0031】ユーザNW101が文書を印刷する場合に は、ユーザがアクセスできる文書一覧1から印刷したい 文書名を選択し、印刷要求を入力すると(401)、B 地区クライアントノード105は、印刷要求をサーバノ ード103に送信する(402)。 B地区サーバノード 103は、つきあわせ結果テーブル1を参照し、該当ユ ーザが該当文書を印刷できるか判定し(403、40 4)、判定結果をクライアントノード105に送信する (405)。クライアントノード105は、この判定結 果により、印刷権が無い場合、印刷できない旨のメッセ ージを画面出力する(406)。

【0032】一方、印刷権がある場合、クライアントノ ード105は、印刷先プリンタ入力をうながすメッセー ジを指示し(407)、ユーザからのプリンタ名入力 (408)を受け、この指定されたプリンタ名をサーバ ノード103に送信する(409)。サーバノード10 3は、該当プリンタが出力可能である事を確認した上 (410)、再度つきあわせた結果テーブル1を参照 し、取扱メッセージや印字できない部分のマスクがけを 行い(411)、印刷文費をクライアントノード105 に送信する(412)。クライアントノード105は、 サーパノード103から印刷文書を受信すると、ユーザ に印刷確認をうながすメッセージを表示し(413)、 ユーザからの印刷確認の入力を受け(414)、印刷を 行う(415)。

【0033】ここで、ユーザNW101が文書を読込み /変更(更新)/印刷する場合にサーバノード103で 作成・参照されるつきあわせ結果テーブル1や文書一覧 1について、図14及び図15により説明する。

【0034】図14はつきあわせ結果テーブル1の一例 である。これは、B地区サーバノード103がクライア ントノード105からの最初の文書アクセス要求を受信 した時に、文書ファイル104上の図10のユーザID

セス権管理テープル1100を読込み、この2つのテー プルをつきあわせ、権利レベルの高低比較を行い、アク セス可/不可を表にしたものである。このつきあわせ結 果テーブル1は、該当ユーザNW101の処理終了まで サーパノード103内に保持しておく。権利レベルは、 P1、P2、P3、P4の順に高いものとし、高低比較 では、ユーザの権利レベル≥文書の権利レベルの時、ア クセス可能であり、ユーザ権利レベルぐ文書の権利レベ ルの時、アクセス不可とする。例えばユーザNW101 の読込み権レベルをP2、LAN・CD1051ページ 10 一ザの権利レベルをつきあわせ、つきあわせ結果テープ 図1の読込み権レベルをP1とすると、P2<P1であ るから、ユーザNW101はLAN・CD1051ペー ジ図1の読込み権はない。一方、LAN・CD1052 ページ院込み権レベルをP2とすると、P2=P2であ るから、ユーザNW101はLAN・CD1052ペー ジを読込むことができる。以下同様にアクセス可/不可 を判定している。又、取扱表示、取扱印刷については、 文書アクセス権管理テープル1100から取扱メッセー ジや表示/印刷できない箇所のマスクかけを考慮して、 **画面表示/印刷時のレイアウトを図示したものである。**

【0035】図15はユーザがアクセスでき文督一覧1 である。ここでは、B地区サーバノード103が図14 のつきあわせ結果テーブル1をもとに、クライアントノ ード105に送信するために作成したユーザNW101 がアクセスできる文書一覧を示している。これがクライ アントノード105の画面に表示され、ユーザNW10 1はこの中から読込み、書込みあるいは印刷する文書を 選択する。

【0036】次に、ユーザがユーザID/パスワード管 理テーブル (ユーザ I D/パスワード権利一覧) をアク 30 セス(表示、変更、印刷)する場合の動作を説明する。 【0037】図7は、ユーザNW101がユーザID/ パスワード管理テーブル(図10)を一覧表示する場合 のユーザNW101、クライアントノード105、サー パノード103、101の動作例を示すフローチャート である。

【0038】ユーザNW101がユーザID/パスワー ド管理テーブルを一覧を表示する場合、ユーザNW10 1からユーザID/パスワード権利一覧表示の要求(5 0 1) を受けると、B地区クライアントノード105 は、該当ユーザのユーザ「D/パスワードと、ユーザ「 D/パスワード権利一覧表示要求をB地区サーパノード 103に送信する(502)。サーバノード103は、 クライアントノード105から該要求を受信すると、文 書ファイル104上のユーザID/パスワード管理テー プルのアクセス権管理テーブル1200 (図12) を読 込み、つきあわせ結果テーブル2を作成するとともに (504)、クライアントノード105から受信したユ ーザID/パスワードをA地区サーパノード103に送 信する (503)。 A 地区サーバノード101は、文書 50 はつきあわせ結果テーブル2 (図16) をもとに変更権

ファイル102上のユーザID/パスワード管理テープ ルを読込み、B地区サーパノード103から送信された ユーザID/パスワードが登録されているか検索する (505、505')。登録されていなければ、A地区 サーパノード101には登録されていない旨をB地区サ ーパノード103に送信する(506)。登録されてい れば、A地区サーパノード101は、ユーザID/パス ワード管理テーブルのアクセス権管理テーブル (図12 と同様のテーブル)の読込みを行い、該当ユーザと他ユ ルを作成する(507)。さらに、このつきあわせ結果 テーブルを参照し、該当ユーザがアクセスできるユーザ I D権利一覧を作成し、B地区サーバノード103に送 信する(508)。B地区サーバノード103は、既作 成のつきあわせ結果テープル2と、A地区サーバノード 101から受信したユーザID権利一覧をもとに、該当 ユーザがアクセスできるユーザID権利一覧2を作成 し、クライアントノード105に送信する(509)。 クライアントノード105は、受信したユーザID権利 20 一覧を画面表示する (510)。

【0039】なお、B地区サーバノード103で作成す るつきあわせ結果テーブル2及びユーザ I D権利一覧2 と、その作成の仕組みについては、図16、図17を用 いて後述する。又、A地区サーバノード101で作成す るつきあわせ結果テーブル、ユーザID権利一覧の詳細 説明は省略するが、作成方法についてはB地区サーバノ ード103の場合と同様である。

【0040】図8は、ユーザNW101がユーザID/ パスワード管理テーブル (図10) を変更するときのユ ーザNW101、クライアントノード105、サーバノ ード103の動作例を示すフローチャートである。

【0041】ユーザNW101が画面表示中のユーザI D/パスワード管理テーブル (ユーザ 1 D権利一覧) を 変更する場合、ユーザNW101からの入力終了後(6 01)、ユーザ I D権利一覧の変更要求 (602) を受 けると、B地区クライアントノード105はユーザNW 101のユーザ I D/パスワードと変更要求をB地区サ ーパノード103に送信する(603)。 B地区サーバ ノード103は、既作成のつきあわせ結果テーブル2 (図16)をもとに該当ユーザに変更権があるか判定す る(604、604′)。 該当ユーザに変更権がない場 合には、サーバノード103は変更できない旨のメッセ ージをクライアントノード105に送信し(605)、 クライアントノード105が変更できない旨を画面表示 する(606)。該当ユーザに変更権がある場合には、 サーバノード103は変更できる旨のメッセージと変更 する一覧表の送信要求をクライアントノード105に送 信する(607)。クライアントノード105が変更す る一覧表を送信すると(608)、サーバノード103

がない箇所が変更されていないかチエックし(609、 609′)、もし変更権のない箇所が変更されている場 合には、変更できない箇所がある旨のメッセージとその 箇所をクライアントノード105に送信し(610)、 クライアントノード105がこれを画面表示する(61 1)。変更箇所に全て変更権があることが確認された場 合、B地区サーパノード103はクライアントノード1 05に、変更確認要求を送信し(612)、クライアン トノード105が変更確認をユーザにうながすメッセー ジを画面表示する(613)。ユーザが変更確認を入力 10 すると(614)、クライアントノード105はこれを サーパノード103に送信し(615)、サーパノード 103がユーザ ID/パスワード管理テーブルの更新を 行う(616)。

【0042】図9は、ユーザNW101がユーザID/ パスワード管理テーブル(図10)を印刷する場合のユ ーザNW101、クライアントノード105、サーバノ ード103の動作例を示すフローチャートである。

【0013】ユーザNW101がユーザID/パスワー ド管理テーブル(ユーザID権利一覧)を印刷する場 合、ユーザから印刷要求(701)を受けると、クライ アントノード105はユーザ」ロノパスワードと印刷要 求をB地区サーバノード103に送信する(702)。 B地区サーバノード103は既作成のつきあわせ結果テ ープル2 (図16) をもとに、該当ユーザに印刷権があ るか判定し(703、703′)、印刷権がない時は、 印刷できない旨のメッセージをクライアントノード10 5に送信し(704)、クライアントノード105がこ れを画面表示する(705)。印刷権がある時は、クラ イアントノード103は印刷できる旨のメッセージをク ライアントノード105に送信し(706)、クライア ントノード105はユーザに印刷先プリンタ名の入力を うながすメッセージを表示する(707)。ユーザから のプリンタ名入力(708)を受けると、クライアント ノード105はこれをサーパノード103に送信する (709)。サーバノード103は指定されたプリンタ が出力可能であるか確認し (710)、既作成のつきあ わせ結果テーブル2 (図16)を参照して印刷文書を作 成し、クライアントノード105に送信する(71 1)。クライアントノード105は、サーバノード10 3からの印刷文書を受信し、ユーザに印刷確認をうなが すメッセージを表示する (712)。ユーザが印刷確認 を行うと(713)、クライアントノード105は、印 刷を行なう(714)。

【0044】次に、図16及び図17により、つきあわ せ結果テーブル2とユーザID権利一覧2の詳細と作成 方法について説明する。

【0045】図16はのつきあわせ結果テーブル2の一 例である。これは、、ユーザID/パスワード管理テー

が、文書ファイル104上のユーザID/パスワード管 理テーブルのアクセス権管理テーブル1200 (図1 2)を読込み、該当ユーザ I D/パスワード権利と他ユ ーザID/パスワード権利をつきあわせ、権利レベルの 高低比較を行い、アクセス可/不可を表にしたものであ る。このつきあわせ結果テーブル2は、核当ユーザNW 101の処理終了までサーバノード103内に保持して おく。権利レベルはQ1、Q2、Q3、Q4、の順に高 く、高低比較では、該当ユーザの権利レベル≥アクセス 相手権利レベルの時、アクセス可であり、該当ユーザ権 利レベル<相手ユーザ権利レベルの時、アクセス不可で ある。例えばユーザNW101のユーザID/パスワー ド管理テーブルの表示権はQ2、ユーザOP110の表 示権をQ1とすると、Q2<Q1であるから、ユーザN W101は、ユーザID/パスワード管理テーブル上の ユーザ〇P101の権利を表示することはできない。一 方、ユーザNW101の変更権がQ2に対し、ユーザB S320の変更権が、Q3であるとすると、Q2>Q3 **であるから、ユーザNW101はユーザID/パスワー** ド管理テーブル上のユーザBS320のアクセス権を変 更できることになる。以下同様にアクセス可/不可を判

12

【0046】図17はユーザID権利一覧2の一例であ る。これは、サーバノード103が図16のつきあわせ 結果テーブル2をもとに、ユーザNW101からのユー ザID/パスワード権利一覧表示要求に対する返信のた めに作成した表である。図16より、ユーザNW101 はユーザOP110のアクセス権一覧を表示/変更/印 刷することができないため、図17には、ユーザ〇P1 10以外のユーザNW101、ユーザBS320、ユー ザBS320、ユーザOA510のユーザID/パスワ ード管理テーブルのユーザID権利一覧が表示されてい る。サーバノード103は図17のユーザ1D権利一覧 2をクライアントノード105に送信し、クライアント ノード105の画面に表示する。ユーザNW101はこ の一覧表に示されるユーザID/パスワード管理テープ ル内のユーザにアクセスすることになる。

【0047】ユーザが図11の文書アクセス権管理テー プル1100をアクセス (表示/変更/印刷) する場合 のユーザ/クライアントノード/サーパノードの動作 は、基本的にはユーザが文書を読込み/更新/印刷する 場合と同様である。ただし、サーバノードは図12及び 図13のユーザ及び文書の各アクセス権管理テーブル1 200、1300をつき合わせて、図14や図15のよ うな突合せ結果テープルや一覧表を作成することにな る.

[0048]

定できる。

【発明の効果】 請求項1の発明によれば、サーバノー ド、クライアントノードから構成されるネットワークシ プルをアクセスする場合に、B地区サーパノード103 50 ステムにおいて、複数ユーザ、複数クライアントノード 1.3

からの文書アクセスに対し、サーバノードがユーザ単位 及び文書内領域単位にアクセス権を管理し、特定ユーザ に特定データの競込み、印刷、書込み等を許可すること により、不正ユーザによる不正アクセスを防止し、機密 保護の管理が容易に実現できる。

【0049】また、請求項2の発明によれば、サーバノードの動作例を示すった。 ードがユーザ単位及び文書内領域単位にアクセス権にレーベルをつけて管理することにより、ユーザのアクセス権ローグルの一例でして、場合ではアクセス権レベルが高い箇所だけである。 に除いて舵込み、更新、印刷等を行うことができる。

【0050】さらに、請求項3の発明によれば、サーバノードは、ユーザ権限一覧のアクセス権管理テーブルとファイル権限一覧のアクセス権管理テーブルを持ち、ユーザ権一覧のアクセス権管理テーブルにおいて、ユーザID/パスワード管理テーブルのアクセス権をユーザIDごとに設定し管理し、ファイル権限一覧のアクセス権管理テーブルにおいて、ファイルのアクセス権管理テーブルのアクセス権をユーザIDごとにさらにファイル又は文、図、文節ごとに管理することにより、ユーザ及び20文書管理テーブルに対する不正ユーザによる不正アクセスも防止することができる。

【図面の簡単な説明】

【図1】本発明の一実施例を示すクライアント・サーパシステムのネットワークプロック図である。

【図2】ユーザが文書を読込む時のユーザ、クライアントノード、サーバノードの動作例を示すフローチャートである。

【図3】図2のフローチャートの続きである。

【図4】同じく図2のフローチャートの続きである。

【図5】ユーザが文書を変更する時のユーザ、クライア ントノード、サーパノードの動作例を示すフローチャー トである。

【図 6】ユーザが文書を印刷する時のユーザ、クライアントノード、サーバノードの動作例を示すフローチャートである。

【図7】ユーザがユーザ I D/パスワード管理テーブル を表示する時のユーザ、クライアントノード、サーパノードの動作例を示すフローチャートである。

【図8】ユーザがユーザID/パスワード管理テーブルを変更する時のユーザ、クライアントノード、サーパノードの動作例を示すフローチャートである。

14

【図9】ユーザがユーザ I D/パスワード管理テーブルを印刷する時のユーザ、クライアントノード、サーバノードの動作例を示すフローチャートである。

【図10】サーバノードが持つユーザID/パスワード管理テーブルの一例である。

【図11】サーバノードが持つ文書のアクセス権管理テーブルの一例である。

【図12】サーパノードが持つユーザID/パスワード管理テーブルのアクセス権管理テーブルの一例である。

【図13】サーバノードが持つ文書アクセス権管理テーブルのアクセス権管理テーブルの一例である。

【図14】図10のユーザID/パスワード管理テーブルと図11の文書アクセス権管理テーブルのつきあわせ 結果を示すテーブルである。

【図15】クライアントノードの画面に表示される特定 ユーザがアクセスできる文書一覧表の一例である。

【図16】図12のユーザID/パスワード管理テープルのアクセス権管理テーブルにおける自ユーザと他ユーザのつきあわせ結果を示すテーブルの一例である。

【図17】クライアントノードの画面に表示される特定 ユーザがアクセスできるユーザ I D権利一覧表の一例で ある。

【符号の説明】

101、103、108、113 サーバノード 105、106、107、110、111、112、1 15、116、117クライアントノード

30 102、104、109、114 ファイル

102B、104B、109B、114B パックアップ用ファイル

120、121、122、123 通信回線

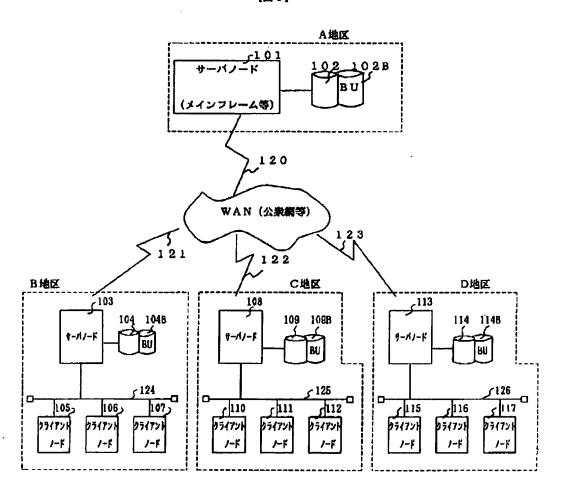
1000 ユーザ I D/パスワード管理テーブル

1100 文書のアクセス権管理テーブル

1200 ユーザ I Dパスワード管理テーブルのアクセス権管理テーブル

1300 文書アクセス権管理テーブルのアクセス権管理テーブル

【図1】

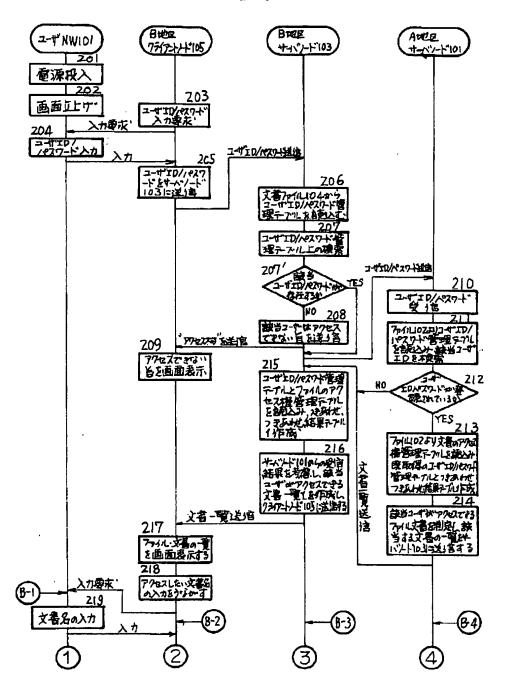


【図12】 ユーザ I コパスワード管理テーブルのアクセス権管理テーブル

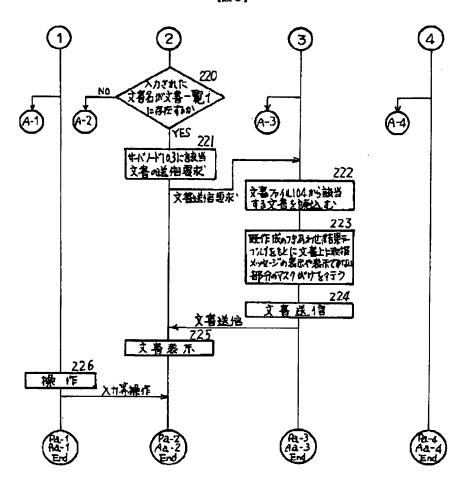
| 1200~ | No | ユーザID | パスワード | 表示権 | 変更権 | 自動権 |
|-------|----------|-------|-------|-----|-----|-----|
| : | 1 | NW101 | 1129 | Q 2 | Q 2 | Q2 |
| | 2 | OP110 | 1003 | Q1 | Qi | Q1 |
| | 3 | BS320 | 0325 | ପୃଃ | Q 3 | Q3 |
| | 4 | OA510 | 1229 | Q4 | Q4 | Q4 |
| ' | | _ | | _ | | _ |
| ! | | _ | - | - | _ | _ |
| | _ | | - | - | _ | |

凡例 Q1:P1レベルのアクセス権を扱える Q2:P2レベルのアクセス権を扱える Q3:P3レベルのアクセス権を扱える Q4:P4レベルのアクセス権を扱える

[図2]



[図3]

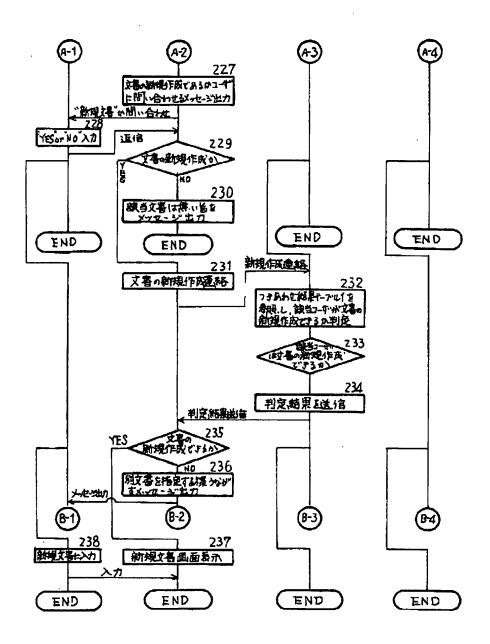


【図16】 つきあわせ結果テーブル2

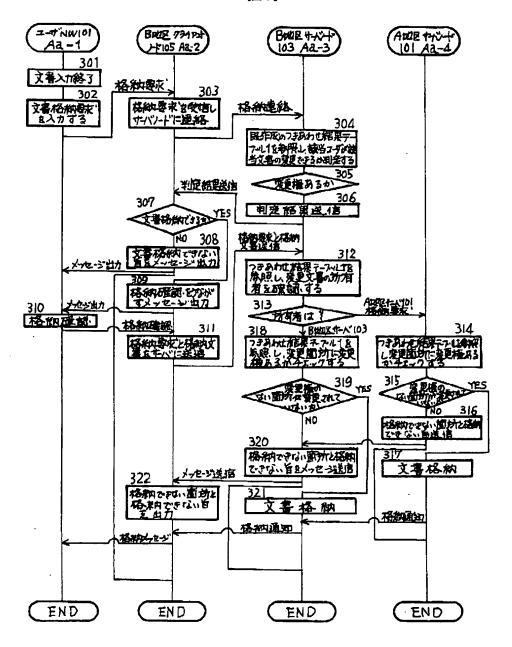
| ユーザNW 101 | ä | 助示権 | 変更推 | | E | 理推 |
|--------------|----|-----|-----|----|----|-----|
| 相手ユーザ | | Q2 | | Q2 | | Q 2 |
| NW101/1129 | Q2 | 0 | Q 2 | 0 | Q2 | 0 |
| OP110/1003 | Q1 | × | QI | × | Q1 | × |
| BS320/0325 | QЗ | 0 | Q3 | 0 | Q3 | 0 |
| OA510/1229 | Q4 | 0 | Q4 | 0 | Q4 | 0 |

凡例 O:アクセス可 ×:アクセス不可

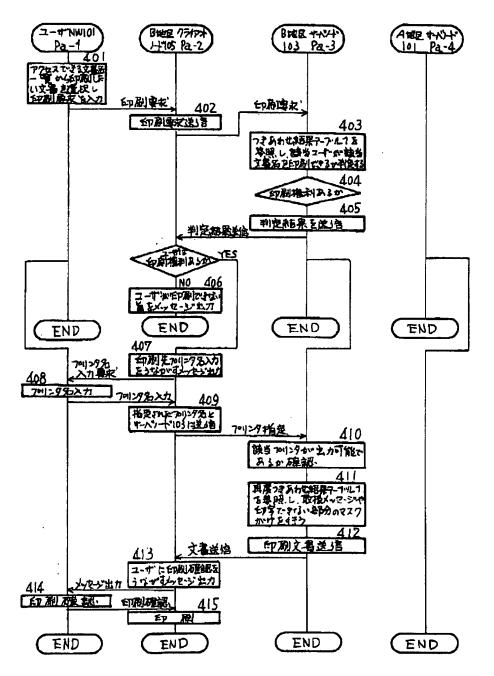
[図4]



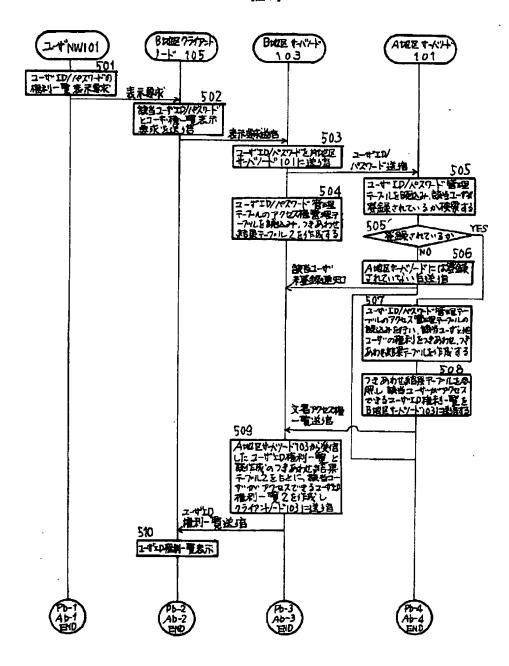
【図5】



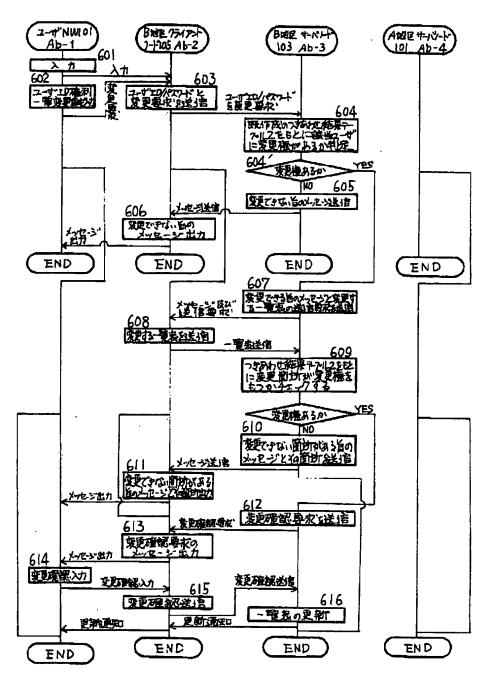
【図6】



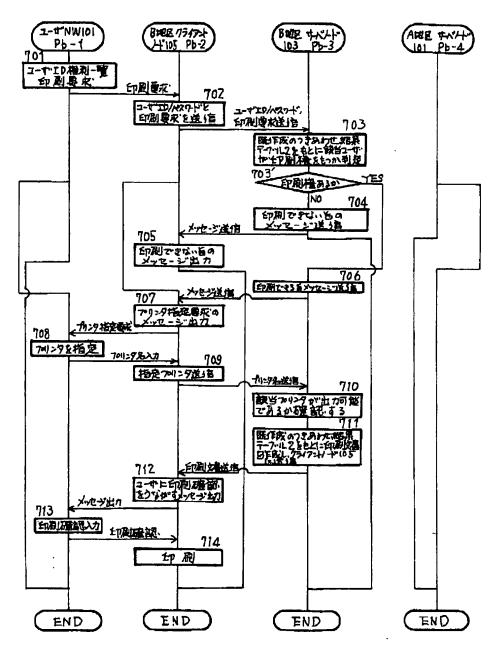
【図7】



[図8]



[図9]



[図10]

ユーザ I D/パスワード管理テーブル

| 9 | 1000 | | <u>.</u> | | | | | | |
|-----|-------|-------|----------|-----|-----|----------------|---------------|-----|---|
| N o | ューザID | パスワード | 続込み権 | 更新權 | 月期推 | 登録日時/登録者 | 最新変更日時/変更者 | · @ | 考 |
| 1 | NW101 | 1129 | P 2 | P 2 | P 2 | 91.11.13/NV101 | 91.12.1/OP110 | | |
| 2 | OP110 | 1003 | PI | Pl | Pl | 91.11.13/NV101 | | | |
| 8 | BS320 | 0325 | PЗ | P3 | P3 | 91.11.13/NV101 | | | |
| 4 | OA510 | 1229 | P4 | P4 | P4 | 91.11.13/NV101 | | | |
| _ | _ | | _ | _ | _ | <u> </u> | | | |
| _ | - | | _ | - | _ | | | | |

凡例 P1:極秘文書もアクセスできる。 P2:秘密文書はアクセスできる。

P3:社外秘文書はアクセスできる。 P4:規制無文書のみアクセスできる。

【図17】 ユーザNW101がアクセスできるユーザID権利一覧2

| No | ユーザID | パスワード | 統込み権 | 更新権 | 印字牌 |
|----|-------|-------|------|-----|-----|
| 1 | NW101 | 1129 | P 2 | P 2 | P 2 |
| 2 | BS320 | 0325 | P3 | P3 | P3 |
| 3 | OA310 | 1229 | P4 | P4 | P4 |
| | | | | | |
| | | | İ | | |
| | | | | | |
| | | | | | |

【図11】

< 1100

文書のアクセス権管理テーブル

| No | ファイル名 | 文書名 | ~-y | 文書、文 図名 | 能込み権 | 更新權 | 印明推 | 取扱表示 | 政政印字 | 所有者 | 備者 |
|------------|---------|-------|-----|------------|------|-----|-----|------|---------|--------------------|----|
| 1 | LAN | CD105 | 1 | 図1 | Pl | P1 | P1 | | | | |
| | | | | 表1 | P1 | P1 | P1 | | | ナーノイ | |
| | | | | L5~L7 | P1 | P1 | P1 | A2 | A2 - B2 | 103 | |
| 1 1 | | | | その他 | P2 | P2 | P 2 | | • | | |
| | | | 2 | | P2 | P 2 | P 2 | AZ · | A2 - B2 | ↑ √103 | |
| 2 | LAN | TR4 | 1 | , <u>-</u> | P4 | P4 | P4 | | | 4−4103 | |
| 3 | HIPANET | PS400 | | - | P3 | PЗ | Р3 | A3 | A3 · B2 | 7 -⊀101 | |
| · _ | | | | | | | | | | | |
| · - | | | | | | | | | | | • |
| - | | | | | | | | | | | |
| - | | | i | | | | | | | | |
| | | | | | | | | | | | |

粉盤

凡例 P1:極秘扱い P2:秘密扱い

P3: 社外秘扱い P4:規制無扱い

A2: A3:

极极 B3: B1: . 翼 B2: 写 外係 注意 秘者

(図13) 文書のアクセス権管理テーブルのアクセス権管理テーブル 1300

| \sim | 1300 | ····· | | | | | |
|--------|---------|-------|-----|---------|-----|-----|------------|
| No | ファイル名 | 文書名 | ページ | 文邸、文、図名 | 表示権 | 変更権 | 月期推 |
| 1 | LAN | CD105 | 1 | 图 1 | QI | Q1 | Ql |
| | | | | 表1 | Qı | Qı | Q1 |
| | | | | L5~L7 | Q 2 | Q2 | Q2 |
| | | • | | その他 | Q3 | Q3 | Q3 |
| | | | 2 | | Q2 | Q 2 | Q2 |
| 2 | LAN | TR4 | 1 | | Q4 | Q4 | Q4 |
| 3 | HIPANET | PS400 | | | Q5 | Q5 | Q 5 |
| - | - | - | _ | | _ | _ | _ |
| - | _ | - | - | _ | _ | | _ |
| - | | - | _ | _ | - | - | - |
| _ | _ | _ | - | _ | _ | _ | - |
| _ | | _ | _ | _ | | _ | - |

凡例 Q1:P1レベルのアクセス権 Q2:P2レベルのアクセス権 Q3:P3レベルのアクセス権 Q4:P4レベルのアクセス権

[図14]

つきあわせ結果テーブル1

凡例 〇:アクセス可 x:アクセス不可

| 91,12,1/05201 | 新籍 | Θ | - T | 163 163 | | 101 101 | 103 | h-4 101 |
|----------------------|--|------------|------------|----------------|-------|---------------------|---------|--|
| HEETIN SEE | 取扱印刷 | | | * | | 261 014-1813 | | The state of the s |
| 整压攻型器 91.11.13/NW101 | 取扱注意 | ⊕ | | | | ⊕ | | 8963 |
| 建成化 | The state of the s | | | | | | | <u> </u> |
| 印刷槽 | P2 | × | × | × | 0 | 0 | 0 | 0 |
| Œ | | ъ Т | P 1 | P 1 | P 2 | P 2 | Ρ4 | ಕ ಕ |
| 都込み権 | P2 | × | × | × | 0 | 0 | 0 | 0 |
| * | | I d | P 1 | Та | P 2 | P 2 | Ρđ | P 3 |
| 部込み相 | P2 | × | × | × | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 耀 | | 1 4 | Pl | P 1 | P 2 | P 2 | P4 | ЪЗ |
| ****** | 文書名 | 1ページ 図1 | 1ページ 表1 | 14-51 L5~L7 | 12ージー | 24-5 P2 | 1ページ P4 | |
| | × | ы | 4 Z | . v | Δ | 0 6 | ₹・≧ | NIPA |

【図15】 ユードNW101がアクセスできる文書一覧1

| No | ファイル名 | 文書名 | ページ数 | 所有者 | |
|-----|---------|-------|------|------------------|---|
| 1 | LAN | CD105 | 2 | サーバ103 | |
| 2 | LAN | TR4 | 1 | サーバ103 サーバ101 | |
| 3 | HIPANET | | 1 | サーバ101 | · |
| | | | | | |
| | | | | | |
| 1 1 | | | | | |
| | | | | | |
| | | | | | |